# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

09-191316

(43)Date of publication of application: 22.07.1997

(51)Int.Cl. H04L 12/44

H04L 12/46 H04L 12/28

(21)Application number : 08-001943 (71)Applicant : TOSHIBA CORP

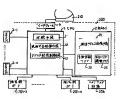
(22)Date of filing: 10.01.1996 (72)Inventor: MURAMATSU TATSUYA

# (54) CONCENTRATOR

## (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To attain a transmission even when any of terminal equipment ports is connected.

SOLUTION: Addresses specific to plural terminal equipments whose transmission is allowed are stored in cross reference with plural terminal equipment ports 201–1 to 201–n and a specific address of a transmitter side terminal equipment is extracted from a frame sent from the terminal equipment via the terminal equipment ports 201–1 to 201–n and compared with an address stored in a terminal equipment address storage means 21. Based on the comparison result, the transmission of the frame by the terminal equipment is allowed or inhibitived.



Japanese Patent Laid-Open Publication No. 09-191316

\* NOTICES \*

JPO and INPIT are not responsible for any damages caused by the use of this translation.

- 1. This document has been translated by computer. So the translation may not reflect the original precisely.
- 2.\*\*\*\* shows the word which can not be translated.
- 3.In the drawings, any words are not translated.

#### [Claim(s)]

[Claim 1] A concentrator which distributes a frame which comes from the network side port to two or more terminal side ports, and distributes a frame sent from a single port in two or more above-mentioned terminal side ports to all the ports, comprising:

A terminal address memory measure by which \*\*\*\* memory with correspondence of the peculiar address of two or more terminals which should permit transmission when connected to the concentrator concerned was carried out in said two or more terminal side ports.

A comparison means in comparison with an address which extracts a peculiar address of a transmitting side terminal from a frame sent out from a terminal via said two or more terminal side ports, and is memorized by said terminal address memory measure, A ready-for-sending non-control means which permits or forbids transmission of a frame by the terminal concerned based on a comparison result of this comparison means.

[Claim 2]A concentrator which distributes a frame which comes from the network side port to two or more terminal side ports, and distributes a frame sent from a single port in two or more above-mentioned terminal side ports to all the ports, comprising: A terminal address memory measure which a peculiar address of two or more terminals which should permit transmission when connected to the concentrator concerned is matched with said two or more terminal side ports, and is memorized. If a frame is sent out from a terminal via either of said two or more terminal side ports, An address storage control means which extracts a peculiar address of a transmitting side terminal from a frame, is matched with said two or more terminal side ports, and is memorized to said terminal address memory measure, A comparison means in comparison with an address which extracts a peculiar address of a transmitting side

terminal from a frame sent out from a terminal via said two or more terminal side ports, and is memorized by said terminal address memory measure, A ready-for-sending non-control means which permits or forbids transmission of a frame by the terminal concerned based on a comparison result of this comparison means.

[Claim 3]A concentrator comprising:

A logical address memory measure which a logical address assigned to two or more terminals which should permit transmission when connected to the concentrator concerned is matched with two or more terminal side ports, and is memorized. If a frame is sent out from a terminal via either of two or more terminal side ports, A logical address storage control means which extracts a logical address assigned to a transmitting side terminal from a frame, is matched with said two or more terminal side ports, and is memorized to said logical address memory measure, A logical address comparison means in comparison with a logical address which extracts a logical address assigned to a transmitting side terminal from a frame sent out from a terminal via said two or more terminal side ports, and is memorized by said logical address memory measure, A ready-for-sending non-control means which permits or forbids transmission of a frame by the terminal concerned based on a comparison result of this logical address comparison means.

[Claim 4]From terminal side ports, have an automatic registration flag which memorizes whether automatic registration of one address is performed, and An address storage control means. Or when the above-mentioned automatic registration flag is set, a logical address storage control means. The concentrator according to claim 2 or 3 characterized by not registering an address when an address is registered, and the above-mentioned automatic registration flag is reset and the above-mentioned automatic registration flag is reset on the other hand.

[Claim 5]Have a security function flag which shows whether a security function is used by setting out, and A ready-for-sending non-control means, an address storage control means, Or a concentrator given in any 1 paragraph of claims 1 thru/or 4 only when the logical address storage control means is set [ the above-mentioned security function flag ], wherein it operates.

[Detailed Description of the Invention]

[0001]

[Field of the Invention]This invention relates to the concentrator which distributes the frame which comes from the network side port to two or more terminal side ports, and distributes the frame sent from the single port in two or more above—mentioned terminal side ports to all the ports.

#### [0002]

[Description of the Prior Art]The cable 101 connected from the case 100 to the network side as a concentrator is shown in <u>drawing 9</u>, for example is formed. The female side connector 102-1 in which the modular connector 103 is inserted – 102-n are provided in the transverse plane.

The cable 104 connected with the terminal side is connected to the modular connector 103. Since each of female side connectors 102–1 – 102–n can insert the modular connector 103, even if it is an inaccurate user, it is possible to insert the modular jack 103 in either the female side connector 102–1 – 102–n, and to communicate with a terminal.

[0003]Then, in the conventional concentrator, The address peculiar to a terminal corresponding to the female side connector 102-1 - 102-n which permits use separately for every terminal side ports (here) The MAC Address of Ethernet is assigned and registered, as compared with the transmitting agency MAC Address contained in the frame which starts transmission in the case of transmission, when in agreement, transmission is permitted, and when inharmonious, he is trying to forbid transmission.

#### [0004]

[Problem(s) to be Solved by the Invention]However, according to the above-mentioned concentrator, even if it was the terminal in which the transmission by the side of a network is permitted, connection with predetermined terminal side ports needed to be made, and there was a problem it becomes impossible to transmit when predetermined terminal side ports have been forgotten. To the n female side connectors 102-1 - 102-n, it could only transmit from a maximum of n terminals, and the terminal exceeding n stand was not able to be used, having changed it by the insert and remove of the modular connector 103.

[0005]The MAC Address which is an address peculiar to a terminal consists of 6 bytes of hexadecimal number, the work which registers this by n port was troublesome, and there were problems, like there is a possibility of registering accidentally.

[0006]This invention is made as a solution plug and the problem which the above-mentioned conventional concentrator has the purpose, If it is the terminal in which transmission to a network is permitted, it is providing the concentrator which can transmit even if it connects with any of two or more terminal side ports, and can transmit by changing the terminal in which transmission to the network more than the number of terminal side ports is permitted, and connecting. Other purposes have the unnecessary work of address registration, and are providing the concentrator which

can prevent incorrect registration.

[0007]

[Means for Solving the Problem]A concentrator of claim 1 is characterized by that a concentrator which this invention distributes a frame which comes from the network side port to two or more terminal side ports, and distributes a frame sent from a single port in two or more abover-mentioned terminal side ports to all the ports comprises: A terminal address memory measure by which \*\*\*\* memory with correspondence of the peculiar address of two or more terminals which should permit transmission when connected to the concentrator concerned was carried out in said two or more terminal side ports.

A comparison means in comparison with an address which extracts a peculiar address of a transmitting side terminal from a frame sent out from a terminal via said two or more terminal side ports, and is memorized by said terminal address memory measure. A ready-for-sending non-control means which permits or forbids transmission of a frame by the terminal concerned based on a comparison result of this comparison means.

Since \*\*\*\* memory with correspondence of the peculiar address of two or more terminals which should permit transmission is carried out in two or more terminal side ports according to this, about a terminal which should permit transmission. It can transmit, even if it connects with any of two or more of these terminal side ports, and it becomes unnecessary to memorize a specific terminal-side-ports position, and unjust use can be prevented.

[0008]A concentrator of claim 2 distributes a frame which comes from the network side port to two or more terminal side ports, it is a concentrator which distributes a frame sent from a single port in two or more abover-mentioned terminal side ports to all the ports, A terminal address memory measure which a peculiar address of two or more terminals which should permit transmission is matched with said two or more terminal side ports, and is memorized when connected to the concentrator concerned, if a frame is sent out from a terminal via either of said two or more terminal side ports, An address storage control means which extracts a peculiar address of a transmitting side terminal from a frame, is matched with said two or more terminal side ports, and is memorized to said terminal address memory measure, A comparison means in comparison with an address which extracts a peculiar address of a transmitting side terminal from a frame sent out from a terminal via said two or more terminal side ports, and is memorized by said terminal address memory measure, It has a

frame by the terminal concerned based on a comparison result of this comparison means. Automatic registration of the peculiar address is carried out by this, and unjust use can be prevented by it.

[0009]A logical address memory measure which a logical address assigned to two or more terminals which should permit transmission is matched with two or more terminal side ports, and is memorized when a concentrator of claim 3 is connected to the concentrator concerned, If a frame is sent out from a terminal via either of two or more terminal side ports, A logical address storage control means which extracts a logical address assigned to a transmitting side terminal from a frame, is matched with said two or more terminal side ports, and is memorized to said logical address memory measure, A logical address comparison means in comparison with a logical address which extracts a logical address sassigned to a transmitting side terminal from a frame sent out from a terminal via said two or more terminal side ports, and is memorized by said logical address memory measure, It has a ready—for—sending non—control means which permits or forbids transmission of a frame by the terminal concerned based on a comparison result of this logical address comparison means. This can perform transmission regulation by a logical address appropriately.

[0010]From terminal side ports, a concentrator of claim 4 has an automatic registration flag which memorizes whether automatic registration of one address is performed, and An address storage control means, Or an address is not registered, when a logical address storage control means registers an address when the above-mentioned automatic registration flag is set, and it sets the above-mentioned automatic registration flag and the above-mentioned automatic registration flag is reset on the other hand. By this, automatic registration of the address concerning a terminal first connected to each terminal side ports can be carried out, and transmission regulation can be performed appropriately.

[0011] Have a security function flag which shows whether a concentrator of claim 5 uses a security function by setting out, and A ready-for-sending non-control means, an address storage control means, Or the logical address storage control means operates, only when the above-mentioned security function flag is set. It can be chosen by this whether processing operation of transmission regulation is performed, and a user's flexibility is extended.

[0012]

[Embodiment of the Invention]With reference to an accompanying drawing, the concentrator concerning an embodiment of the invention is explained below. In each figure, the same numerals are given to the same component and the overlapping

explanation is omitted to it. As shown in <u>drawing 9</u>, the cable 101 connected to the network side is formed from the case 100 by the concentrator, for example, and in a transverse plane. The female side connector 102–1 in which the modular connector 103 to which the cable 104 connected with the terminal side was connected is inserted – 102–n are provided. Each of female side connectors 102–1 – 102–n can insert the modular connector 103.

[0013] The system using the concentrator concerning an embodiment of the invention is shown in drawing 10. The 10Base2 cable 101 prolonged from the case 100 of a concentrator is connected to the transceiver 110. Ethernet 111 (based on BUS=10E) is connected to the transceiver 110. The terminal 105-1 is connected to the 1st cable 104-1 of the 10 Base-T cable 104 prolonged from the case 100 of a concentrator, and terminal 105-n is connected to n-th cable 104-n of the 10BaseT cable 104. When the terminal 105-1 and 105-n are having transmission permitted, it can transmit to Ethernet 111 from the terminal 105-1 and 105-n.

[0014] The above-mentioned concentrator is provided with the following.

<u>The terminal side ports 201-1 connected to the female side connector 102-1 - 102-n</u>
as shown in drawing 2 - 201-n.

The network side port 202 connected to the cable 101.

Control section 200.

It is connected by the hybrid circuit 203 between the network side port 202, the terminal side ports 201–1 – 201–n. The control section 200 incorporates a frame from the hybrid circuit 203, and it incorporates a frame from the line reached from the terminal side ports 201–1 – 201–n to the hybrid circuit 203. The switches SW1–SWn are formed in each line reached from the terminal side ports 201–1 – 201–n to the hybrid circuit 203, it is opened and closed by control of the control section 200, and permission and prohibition control of transmission are constituted possible. The hybrid circuit 203 has the composition that the input to the hybrid circuit 203 appears in all the output terminals.

[0015]In the concentrator 200 concerning a 1st embodiment, the control section 200 is constituted, as shown in <u>drawing 1</u>. That is, it is constituted as each part controlled in CPUI based on the program and data in the main memory 2. CPUI gives a signal to the driver 3-1 - 3-n, and it controls opening and closing of SWI-SWn. In the main memory 2. When connected to the concentrator concerned. Transmission. The peculiar address of two or more terminals which should be permitted whether automatic registration of one address is performed to two or more terminal side ports 201-1 - 201-n from the terminal address memory measure 21 by which \*\*\*\* memory

with correspondence was carried out, each terminal side ports 201-1 - 201-n. The automatic registration flag 22 to memorize and the security function flag 23 which shows whether a security function is used by setting out are formed. On the other hand, if a frame is sent out from a terminal via two or more terminal side ports 201-1 - either of the 201-n, CPU1. The address storage control means 13 which extracts the peculiar address of a transmitting side terminal from this frame, is matched with two or more terminal side ports 201-1 - 201-n, and is memorized to the terminal address memory measure 21. The comparison means 11 in comparison with the address which extracts the peculiar address of a transmitting side terminal from the frame sent out from a terminal via two or more above-mentioned terminal side ports 201-1 - 201-n, and is memorized by the above-mentioned account terminal address memory measure 21. It functions as the ready-for-sending non-control means 12 which permits or forbids transmission of the frame by the terminal concerned based on the comparison result of this comparison means 11. The console 210 for parameter setting provided with the indicator and the keyboard input part is connected to CPU1 via the interface 4, and it has the composition that the data of terminal address memory measure 21 grade can be set up.

[0016]The terminal address memory measure 21 and the security function flag 23, As shown in <a href="mailto:drawing.3">drawing.3</a>, it is also constituting MIB (management information base), and 6 bytes of MAC Address is memorized in hexadecimal numbers used for the terminal address memory measure 21 with Ethernet 111. The memory address of the terminal address memory measure 21 is 1-m, for example, there are than a several n terminal port. [more ] When a user inputs the command which considers the security function flag 23 as one from the console 210 for parameter setting, the security function flag 23 serves as one.

[0017]If a frame is transmitted from a terminal, CPU1 will receive this via the terminal side ports 201–1 – 201–n, and as shown in the flow chart shown in drawing 5, it will operate. That is, it is detected whether with reference to the security function flag 23, the security function serves as one (S40). Since there will be no necessity of using a security function if it is in the state of OFF at this time, a transmission permission is carried out also to which terminal, and the usual transmitting processing is enabled. That is, the switch SW connected to the terminal side ports of relevance is closed, and the frame concerning transmission is distributed to each terminal side ports 201–1 – 201–n, and the network side port 202. On the other hand, when a security function is one, a transmitting agency MAC Address is extracted from the received frame (S41), and it is detected whether the MAC Address is memorized by MIB

(terminal address memory measure 21 of <a href="mailto:drawing.3">drawing.3</a>) (S41). Here, since registration is carried out as already shown in <a href="mailto:drawing.3">drawing.3</a>, it branches to YES, a pointer is set by the 1st entry, the MAC Address of MIB is compared with the extracted transmitting agency MAC Address, and it is detected whether it is in agreement (S44). If it is detected that it is not in agreement as a result of this comparison, it will carry forward a pointer, will point out the 2nd entry (S45), and will repeat Step S42 and 44. If the MAC Address of MIB and the extracted transmitting agency MAC Address are in agreement while performing such processing, the switch SW of relevance of the switches SWI-SWn will be closed that transmission should be permitted, and the usual transmitting processing will be made. As a result, the frame concerning transmission is distributed to each terminal side ports 201–1 – 201–n, and the network side port 202.

[0018]However, if the MAC Address is not memorized by MIB in spite of the repetition of Step S42, 44, and processing of 45, The data in which abnormalities are shown is set [\*\*\*\*\*\*\*] to the port status value of MIB, with the switch SW of relevance of the switches SWI-SWn opened (S43), and processing against transmission is taken. The port status value of MIB can detect the abnormalities by the terminal with the MAC Address which can call from the console 210 grade for parameter setting in the cases, such as maintenance, and is not registered into them, for example having been connected to the port concerned, i.e., an unauthorized use state.

[0019]Since two or more MAC Addresses are matched in common with two or more terminal side ports 201–1 – 201–n according to [above-mentioned passage] this embodiment, It is suitable for the system which may insert the modular connector of a terminal with this MAC Address in any of the terminal side ports 201–1 – 201–n and by which two or more terminals share two or more terminal side ports. The terminal more than the number of terminal side ports can be made to be able to change, and it can be used, being able to connect, and is efficient. In the above-mentioned example, although two or more MAC Addresses matched with all the terminal side ports of one set of a concentrator, some terminal side ports of one set of a concentrator may be considered as used—in common type setting out like this example of composition, and others may match one MAC Address with a single port.

[0020]Next, the embodiment which carries out automatic registration of the MAC Address is described. According to this embodiment, as shown in <u>drawing 4</u>, the storage capacity of the terminal address memory measure 21 which memorizes a MAC Address is the same n as the number of terminal side ports. And the automatic registration flag 22 is formed corresponding to the number of terminal side ports.

When a user inputs the command which considers the security function flag 23 as one from the console 210 for parameter setting, the security function flag 23 serves as one.

[0021]If a frame is transmitted from a terminal, CPU1 will receive this via the terminal side ports 201–1 – 201–n, and as shown in the flow chart shown in drawing 6, it will operate. That is, it is detected whether with reference to the security function flag 23, the security function serves as one (S50). Since there will be no necessity of using a security function if it is in the state of OFF at this time, a transmission permission is carried out also to which terminal, and transmitting processing is enabled. This transmitting processing is the usual transmitting processing in which it explained in drawing 5. That is, the switch SW connected to the terminal side ports of relevance is closed, and the frame concerning transmission is distributed to each terminal side ports 201–1 – 201–n, and the network side port 202. On the other hand, when a security function is one, whether automatic registration is performed detects whether automatic registration is performed with reference to the automatic registration flag 24 set up (S51). This automatic registration flag 24 is formed in the main memory 2 like the security function flag 23, and a user can set up turning on and off from the console 210 for parameter setting.

[0022]Here, if the automatic registration flag 24 serves as one, with reference to the storage area of a MAC Address, it will be detected whether the MAC Address is registered corresponding to the terminal side ports concerned (S52). If the MAC Address is memorized like the port 1 grade of <a href="mailto:drawing-4">drawing-4</a> in the storage area of the MAC Address, the automatic registration flag 22 of correspondence will be reset to "1", and automatic registration from the port concerned will be set to OFF (S55). On the other hand, when the reset value (for example, FFFFFF corresponding to the port 3) is set to the storage area of a MAC Address, The MAC Address which the transmitting origin (sauce) in a frame extracted the MAC Address (S53), and was matched with the port concerned of MIB (terminal address memory measure 21 of <a href="mailto:drawing-4">drawing-4</a>), and was extracted above is registered (S54), and transmitting processing is enabled. Here, the switch SW connected to the terminal side ports of relevance is closed, and the frame concerning transmission is distributed to each terminal side ports 201–1 – 201–n, and the network side port 202.

[0023]When the automatic registration flag 22 is OFF ("1") above, Or when the automatic registration flag 22 is set to OFF ("1") in Step 555, a transmitting agency MAC Address is extracted from the received frame (\$56), and it is detected whether the MAC Address is memorized by MIB (terminal address memory measure 21 of

drawing 4) (S57). This processing (S57) is the processing containing Step S42 in drawing 5, S44, and S45. That is, although one MAC Address is registered into single port correspondence in registration processing, all the MAC Addresses matched with two or more terminal side ports 201-1 - 201-n are referred to in or or processing that transmission is permitted and whether to forbid. And if the MAC Address of MIR and the extracted transmitting agency MAC Address are in agreement while performing such processing, the switch SW of relevance of the switches SW1-SWn will be closed that transmission should be permitted, and the usual transmitting processing will control possible (S58). As a result, the frame concerning transmission is distributed to each terminal side ports 201-1 - 201-n, and the network side port 202. However, if the MAC Address is not memorized by MIB, it assumes that the switch SW of relevance of the switches SW1-SWn has been opened, and processing against transmission is taken (S59). In against transmission, the data which shows abnormalities to the port status value of MIB is set like Step S43 of drawing 5. The abnormalities by the terminal which enables it to call this port status value from the console 210 grade for parameter setting, for example in the cases, such as maintenance, and has a MAC Address which is not registered having been connected to the port concerned, i.e., an unauthorized use state, are made detectable. [0024]\*\*, and according to this embodiment, the transmitting agency MAC Address of the frame sent out from the terminal first connected to the terminal side ports 201-1 - 201-n is registered. The MAC Address group which permits transmission from two or more terminal side ports can be formed automatically, and it is released from the troublesomeness of registration, or incorrect registration. Although the transmitting agency MAC Address of the frame sent out from the terminal first connected to the terminal side ports 201-1 - 201-n was registered in the above-mentioned example. registration of two or more MAC Addresses is permitted from one terminal side ports in other examples. Or registration of the MAC Address of an appointed number is permitted as a whole. Thereby, a required number of MAC Address groups can be registered automatically.

[0025]Next, the concentrator concerning a 2nd embodiment used also about the logical address given to a terminal into a network for security is explained. As shown in drawing 7, this concentrator to the main memory 2A of the control section 200A. It has the logical address memory measure 24 which the logical address assigned to two or more terminals which should permit transmission when connected to the concentrator concerned is matched with two or more terminal side ports 201–1 – 201–n, and is memorized. If a frame is sent out to CPUIA from two or more terminal

side ports 201–1 – either of the 201–n, The logical address storage control means 15 which extracts the logical address assigned to the transmitting side terminal from a frame, is matched with two or more above—mentioned terminal side ports 201–1 – 201–n, and is memorized to the above—mentioned logical address memory measure 24. The logical address assigned to the transmitting side terminal is extracted from the frame sent out from a terminal via two or more above—mentioned terminal side ports 201–1 – 201–n, and it has the logical address comparison means 14 in comparison with the logical address memorized by the above—mentioned logical address memory measure 24. The ready—for—sending non-control means 12A provided in CPUIA permits or forbids transmission of the frame by the terminal concerned based on the comparison result of the above—mentioned logical address comparison means 14 with the processing which permits or forbids transmission of the frame by the terminal concerned using a MAC Address. Other composition is equal to the composition of the concentrator concerning a 1st embodiment.

[0026]The composition of MIB by the terminal address memory measure 21 and the logical address memory measure 24 is shown in <a href="mailto:drawing.8">drawing.8</a>. It differs in that this MIB is constituted by port number correspondence to MIB shown in <a href="mailto:drawing.4">drawing.4</a> so that 4 bytes of IP address may be memorized with the decimal number which is a logical address. And in Step S53 under processing of the flow chart of <a href="mailto:drawing.6">drawing.6</a>, and S54, CPUIA extracts a transmitting agency IP address from a frame with a MAC Address, and registers this into MIB. In Step S56, with a MAC Address from a frame. If a transmitting agency IP address is extracted, transmission is permitted in Step S57 as compared with the MAC Address and IP address which are registered into MIB when these [both] are in agreement, and it becomes inharmonious, prohibition of transmission will be performed in security processing (S59).

[0027] Since the address included in the frame sent out from a terminal including an IP address is used for transmission regulation according to this embodiment, an unauthorized use can be prevented more appropriately. An IP address realizes a security function, not using a MAC Address as other examples of composition. All can be applied when it has an address where the name and address length of an address peculiar to a terminal and a logical address naturally change, and this invention is peculiar to a terminal, and a logical address according to a network. Although the example which performs permission and prohibition of transmission by opening and closing of the switches SWI-SWn was shown, not only this composition but the composition which forbids transmission substantially like, for example, discarding the frame concerning the transmission from the terminal of an unauthorized use may be

adopted.

[0028]

[Effect of the Invention] Since according to the concentrator according to claim 1 the peculiar address of two or more terminals which should permit transmission is matched with two or more terminal side ports and memorized, as explained above, About the terminal which should permit transmission, it can transmit, even if it connects with any of two or more of these terminal side ports, and it becomes unnecessary to memorize the position of specific terminal side ports, and unjust use can be prevented. It is also possible to prevent an unauthorized use, registering the peculiar address more than the number of terminal side ports, and sharing a concentrator between the specific terminals more than the number of terminal side ports.

[0029]Since automatic registration of the peculiar address is carried out according to the concentrator according to claim 2 as explained above, the troublesomeness of registration and incorrect registration can be prevented and, moreover, unjust use can be prevented.

[0030]As explained above, according to the concentrator according to claim 3, transmission regulation not only by a peculiar address but a logical address can be performed appropriately, and the concentrator which has a highly accurate security function can be realized.

[0031]As explained above, according to the concentrator according to claim 4, automatic registration of the address concerning the terminal first connected to each terminal side ports can be carried out, and transmission regulation can be performed appropriately.

[0032]As explained above, according to the concentrator according to claim 5, a user can choose [ whether processing operation of transmission regulation is performed, and ], and there is an effect which extends a user's flexibility.

[Brief Description of the Drawings]

[<u>Drawing 1</u>]The important section lineblock diagram of the concentrator concerning a 1st embodiment of this invention.

[Drawing 2] The lineblock diagram of the concentrator concerning an embodiment of the invention.

[Drawing 3] The important section lineblock diagram of MIB of the concentrator concerning a 1st embodiment of this invention.

[Drawing 4] The important section lineblock diagram of MIB of the concentrator concerning a 1st embodiment of this invention.

[Drawing 5] The flow chart for explaining transmitting permission / prohibition operation of the concentrator concerning a 1st embodiment of this invention.

[<u>Drawing 6]</u>The flow chart for explaining the address register operation of the concentrator concerning a 1st embodiment of this invention.

<u>[Drawing 7]</u>The important section lineblock diagram of the concentrator concerning a 2nd embodiment of this invention.

[Drawing 8] The important section lineblock diagram of MIB of the concentrator concerning a 2nd embodiment of this invention.

[Drawing 9] The perspective view of the concentrator concerning an embodiment of the invention.

[<u>Drawing 10]</u>The important section lineblock diagram of the system constituted using the concentrator concerning an embodiment of the invention.

[Description of Notations]

- 1, 1A CPU 2, and 2A main memory
- 11 Comparison means 12 and 12A Ready-for-sending non-control means
- 13 Address storage control means 14 logical-address comparison means
- 15 Logical address storage control means 21 terminal-address memory measure
- 22 Automatic registration flag 23 security-function flag
- 24 Logical address memory measure

[Translation done.]

#### (19) 日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

# (11)特許出願公開番号 特開平9-191316

(43)公開日 平成9年(1997)7月22日

(51) Int.Cl. <sup>6</sup>		識別配号	庁内整理番号	FI			技術表示箇所
H04L 12	12/44 12/46			H04L	11/00	340	
	12/28					310C	

審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 9 頁)

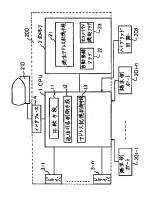
(21)出願番号	特願平8-1943	(71)出顧人	000003078		
			株式会社東芝		
(22)出願日	平成8年(1996)1月10日	神奈川県川崎市幸区堀川町72番地			
	**.	(72) 発明者	村松 達矢		
			東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝		
			府中工場内		
		(74)代理人	弁理士 本田 崇		

## (54) 【発明の名称】 コンセントレータ

## (57)【要約】

【課題】 端末側ポートのいずれに接続しても送信を行 うことを可能とする。

【解決手段】 送信を許容すべき複数の端末の図右のアトレスを複数の端末側ボート201-1~201-nに対応付けて記憶しておき、前記複数の端末側ボート201-1~201-nを介して端末より送出されるフレームから送信機線を回右のアトレスを抽出し、端末アドレス記憶手段21に記憶されているアドレスと比較する。これに軟結果に記憶されているアドレスと比較する。



#### 【特許請求の範囲】

【詰求項1】 ネットワーク側ポートから到来するフレ 一ムを複数の端末側ポートに配信し、上記複数の端末側 ポート中の1ポートから送られてくるフレームを全ての ポートへ配信するコンセントレータにおいて、

当該コンセントレータに接続されたときに送信を許容す べき複数の端末の固有のアドレスが前記複数の端末側ボ 一トに対応付られて記憶された端末アドレス記憶手段 ٤.

前記複数の端末側ポートを介して端末より送出されるフ 10 レームから送信側端末の固有のアドレスを抽出し、前記 端末アドレス記憶手段に記憶されているアドレスと比較 する比較手段と.

この比較手段の比較結果に基づき当該端末によるフレー ムの送信を許容又は禁止する送信可否制御手段と、

を具備することを特徴とするコンセントレータ。 【請求項2】 ネットワーク側ポートから到来するフレ 一厶を複数の端末側ポートに配信し、上記複数の端末側 ポート中の1ポートから送られてくるフレームを全ての ポートへ配信するコンセントレータにおいて、

当該コンセントレータに接続されたときに送信を許容す べき複数の端末の固有のアドレスが前記複数の端末側ボ 一トに対応付けられて記憶される端末アドレス記憶手段

前記複数の端末側ポートのいずれかを介して端末よりフ レームが送出されると、フレームから送信側端末の固有 のアドレスを抽出し、前記端末アドレス記憶手段に前記 複数の端末側ポートに対応付けて記憶するアドレス記憶 制御手段と、

レームから送信側端末の固有のアドレスを抽出し、前記 端末アドレス記憶手段に記憶されているアドレスと比較 する比較手段と、

この比較手段の比較結果に基づき当該端末によるフレー ムの送信を許容又は禁止する送信可否制御手段と、

を備えることを特徴とするコンセントレータ。

【請求項3】 当該コンセントレータに接続されたとき に送信を許容すべき複数の端末に割り当てられた論理ア ドレスが複数の端末側ポートに対応付けられて記憶され る論理アドレス記憶手段と、

複数の端末側ポートのいずれかを介して端末よりフレー ムが送出されると、フレームから送信側端末に割り当て られた論理アドレスを抽出し、前記論理アドレス記憶手 段に前記複数の端末側ポートに対応付けて記憶する論理 アドレス記憶制御手段と、

前記複数の端末側ポートを介して端末より送出されるフ レームから送信側端末に割り当てられた論理アドレスを 抽出し、前記論理アドレス記憶手段に記憶されている論

理アドレスと比較する論理アドレス比較手段と、

2 によるフレームの送信を許容又は禁止する送信可否制御 手段と

を備えることを特徴とするコンセントレータ。

【請求項4】 端末側ポートから1つのアドレスの自動 登録を行うか否かを記憶する自動登録フラグを有し、 アドレス記憶制御手段、又は、論理アドレス記憶制御手 段は、上記自動登録フラグがセットされているときに は、アドレスの登録を行うと共に上記自動登録フラグを リセットし、一方、上記自動登録フラグがリセットされ ているときには、アドレスの登録を行わぬことを特徴と

する請求項2又は3に記載のコンセントレータ。 【請求項5】 設定によりセキュリティ機能を働かせる か否かを示すセキュリティ機能フラグを備え、

送信可否制御手段、アドレス記憶制御手段、又は、論理 アドレス記憶制御手段は、上記セキュリティ機能フラグ がセットされている場合にのみ、動作を行うことを特徴 とする請求項1万至4のいずれか1項に記載のコンセン トレータ。

# 【発明の詳細な説明】

#### 20 [0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、ネットワーク側 ポートから到来するフレームを複数の端末側ポートに配 信し、上記複数の端末側ポート中の1ポートから送られ てくるフレームを全てのポートへ配信するコンセントレ ータに関するものである。

#### [0002]

【従来の技術】コンセントレータは、例えば、図9に示 されるように筐体100からネットワーク側へつながる ケーブル101が設けられており、また、正面には、モ 前記複数の端末側ポートを介して端末より送出されるフ 30 ジュラ・コネクタ103が挿入される雌側コネクタ10 2-1~102-nが設けられている。モジュラ・コネ クタ103には、端末側につながるケーブル104が接 続されている。雌側コネクタ102-1~102-nは いずれも、モジュラ・コネクタ103を挿入可能である から、不正な使用者であっても、モジュラ・ジャック1 0.3を推測コネクタ1.02-1~1.02-nのいずれか に挿入して端末により通信を行うことは可能である。 【0003】そこで、従来のコンセントレータにおいて

は、雌側コネクタ102-1~102-nに対応する端 40 末側ボート毎に個々に、使用を許容する端末固有のアド レス (ここでは、イーサネットのMACアドレス)を割 り当てて登録しておき、送信の際に送信に係るフレーム に含まれる送信元MACアドレスと比較し、一致すると きには送信を許容し、不一致のときには送信を禁止する ようにしている。

# [0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記の コンセントレータによると、ネットワーク側への送信が 許容されている端末であっても、所定の端末側ポートへ この論理アドレス比較手段の比較結果に基づき当該端末 50 の接続を行う必要があり、所定端末側ポートを忘れたよ

うな場合に送信できなくなる問題点があった。また、n 個の雌側コネクタ102-1~102-nに対しては、 最大n個の端末から送信できるだけであり、n台を越え る端末をモジュラ・コネクタ103の挿抜により交替し て使用することはできなかった。

3

【0005】更に、端末固有のアドレスであるMACア ドレスは、6パイトの16准数からなるものであり、こ れをnポート分登録する作業が煩わしく、また、誤って 登録する可能性があるなどの問題点があった。

【0006】本発明は上記の従来のコンセントレータが 10 有する問題点を解決せんとしてなされたものであり、そ の目的は、ネットワークへの送信が許容されている端末 であれば、複数の端末側ポートのいずれに接続しても送 信を行うことができ、端末側ポート数以上のネットワー クへの送信が許容されている端末を交替して接続し送信 を行うことのできるコンセントレータを提供することで ある。また、他の目的は、アドレス登録の作業が不要で あり、誤脊線を防止することのできるコンセントレータ を提供することである。

# [0007]

【課題を解決するための手段】請求項1のコンセントレ ータは、ネットワーク側ポートから到来するフレームを 複数の端末側ポートに配信し、上記複数の端末側ポート 中の1ポートから送られてくるフレームを全てのポート へ配信するコンセントレータであって、当該コンセント レータに接続されたときに送信を許容すべき複数の端末 の固有のアドレスが前記複数の端末側ポートに対応付ら れて記憶された端末アドレス記憶手段と、前記複数の端 末側ポートを介して端末より送出されるフレームから送 信側端末の固有のアドレスを抽出し、前記端末アドレス 30 記憶手段に記憶されているアドレスと比較する比較手段 と、この比較手段の比較結果に基づき当該端末によるフ レームの送信を許容又は禁止する送信可否制御手段とを 具備することを特徴とする。これによれば、送信を許容 すべき複数の端末の固有のアドレスが複数の端末側ボー トに対応付られて記憶されているため、送信を許容すべ き端末については、この複数の端末側ポートのいずれに 接続を行っても送信を行うことができ、特定の端末側ボ 一ト位置を覚える必要がなくなる上に、不正な使用を防 止できる。

【0008】請求項2のコンセントレータは、ネットワ ーク側ボートから到来するフレームを複数の端末側ボー トに配信し、上記複数の端末側ポート中の1ポートから 送られてくるフレームを全てのポートへ配信するコンセ ントレータであって、当該コンセントレータに接続され たときに送信を許容すべき複数の端末の固有のアドレス が前記複数の端末側ポートに対応付けられて記憶される 端末アドレス記憶手段と、前記複数の端末側ポートのい ずれかを介して端末よりフレームが送出されると、フレ ームから送信側端末の固有のアドレスを抽出し、前記端 50 に示されるように筐体 100 からネットワーク側へつな

末アドレス記憶手段に前記複数の端末側ボートに対応付 けて記憶するアドレス記憶制御手段と、前記複数の端末 側ポートを介して端末より送出されるフレームから送信 側端末の固有のアドレスを抽出し、前記端末アドレス記 憶手段に記憶されているアドレスと比較する比較手段 と、この比較手段の比較結果に基づき当該端末によるフ レームの送信を許容又は禁止する送信可否制御手段とを 備えることを特徴とする。これによって、固有のアドレ スが自動登録され、不正な使用を防止できる。

【0009】請求項3のコンセントレータは、当該コン セントレータに接続されたときに送信を許容すべき複数 の端末に割り当てられた論理アドレスが複数の端末側ポ トに対応付けられて記憶される論理アドレス記憶手段 と、複数の端末側ボートのいずれかを介して端末よりフ レームが送出されると、フレームから送信側端末に割り 当てられた論理アドレスを抽出し、前記論理アドレス記 憶手段に前記複数の端末側ボートに対応付けて記憶する 論理アドレス記憶制御手段と、前記複数の端末側ポート を介して端末より送出されるフレームから送信側端末に

20 割り当てられた論理アドレスを抽出し、前記論理アドレ ス記憶手段に記憶されている論理アドレスと比較する論 理アドレス比較手段と、この論理アドレス比較手段の比 較結果に基づき当該端末によるフレームの送信を許容又 は禁止する送信可否制御手段とを備えることを特徴とす る。これによって、論理アドレスによる送信規制を適切 に行うことができる。

【0010】請求項4のコンセントレータは、端末側ポ ートから1つのアドレスの自動登録を行うか否かを記憶 する自動登録フラグを有し、アドレス記憶制御手段、又 は、論理アドレス記憶制御手段は、上記自動登録フラグ がセットされているときには、アドレスの登録を行うと 共に上記自動登録フラグをセットし、一方、上記自動登 録フラグがリセットされているときには、アドレスの登 録を行わぬことを特徴とする。これによって、各端末側 ポートに最初に接続された端末に係るアドレスを自動登 録して送信規制を適切に行うことができる。

【0011】請求項5のコンセントレータは、設定によ りセキュリティ機能を働かせるか否かを示すセキュリテ ィ機能フラグを備え、送信可否制御手段、アドレス記憶 制御手段、又は、論理アドレス記憶制御手段は、上記セ キュリティ機能フラグがセットされている場合にのみ、 動作を行うことを特徴とする。これにより、送信規制の 処理動作を行うか否か選択することができ、 ユーザの白 由度を広げる。

# [0012]

【発明の実施の形態】以下添付図面を参照して、本発明 の実施の形態に係るコンセントレータを説明する。各図 において同一の構成要素には同一の符号を付し、重複す る説明を省略する。コンセントレータは、例えば、図9

がるケーブル101が設けられており、また、正面に は、端末側につながるケーブル104が接続されたモジ ュラ・コネクタ103が挿入される雌側コネクタ102 1~102-nが設けられている。雌側コネクタ10 2-1~102-nはいずれも、モジュラ・コネクタ1

03を挿入可能である。 【0013】図10に本発明の実施の形態に係るコンセ ントレータを用いたシステムが示されている。コンセン トレータの筐体100から延びる10Rase2ケーブル1 01はトランシーパ110に接続されている。トランシ 10 ーパ110にはイーサネット111 (BUS-10Eに よる) が接続されている。コンセントレータの筐体10 0から延びる10Base-Tケーブル104の第1番目の ケーブル104-1には端末105-1が接続されてお り、10BaseTケーブル104の第n番目のケーブル1 04-nには端末105-nが接続されている。端末1 05-1、105-nが送信を許容されている場合に は、端末105-1、105-nからイーサネット11

1へ送信を行うことができる。

ように、雌側コネクタ102-1~102-nに接続さ れる端末側ポート201-1~201-nと、ケーブル 101に接続されているネットワーク側ポート202 と、制御部200とを具備する。ネットワーク側ポート 202と端末側ポート201-1~201-nとの間 は、ハイブリッド回路203により接続される。制御部 200はハイブリッド回路203からフレームを取り込 むと共に、端末側ボート201-1~201-nからハ イブリッド回路203へ到るラインからフレームを取り 込む。端末側ポート201-1~201-nからハイブ 30 に動作する。つまり、セキュリティ機能フラグ23を参 リッド回路203へ到る各ラインには、スイッチSW1 ~ SWnが設けられ、制御部200の制御により開閉さ れ、送信の許可・禁止制御が可能に構成されている。ハ イブリッド回路203はハイブリッド回路203に対す る入力がすべての出力端子に現れる構成となっている。 【0015】第1の実施の形態に係るコンセントレータ 200においては、制御部200は図1に示されるよう に構成されている。つまり、СР U1が主メモリ2内の プログラム及びデータに基づき、各部を制御するように 構成されている。CPU1はドライバ3-1~3-nへ 40 信号を与えてSW1~SWnの開閉を制御する。主メモ リ2には、当該コンセントレータに接続されたときに送 信を許容すべき複数の端末の固有のアドレスが複数の端 末側ポート201-1~201-nに対応付られて記憶 された端末アドレス記憶手段21、各端末側ポート20 1-1~201-nから1つのアドレスの自動登録を行 うか否かを記憶する自動登録フラグ22、設定によりセ キュリティ機能を働かせるか否かを示すセキュリティ機 能フラグ23が設けられている。一方、CPU1は、複

介して端末よりフレームが送出されると、このフレーム から送信側端末の固有のアドレスを抽出し、端末アドレ ス記憶手段21に複数の端末側ボート201-1~20 1-nに対応付けて記憶するアドレス記憶制御手段13 と、上記複数の端末側ポート201-1~201-nを 介して端末より送出されるフレームから送信側端末の固 有のアドレスを抽出し、上記記端末アドレス記憶手段2 1に記憶されているアドレスと比較する比較手段11

と、この比較手段11の比較結果に基づき当該端末によ るフレームの送信を許容又は禁止する送信可否制御手段 12として機能する。また、СР U1には、インタフェ ース4を介して、表示部とキーボード入力部とを備えた パラメータ設定用コンソール210が接続され、端末ア ドレス記憶手段21等のデータを設定できる構成となっ ている。

【0016】端末アドレス記憶手段21とセキュリティ 機能フラグ23とは、図3に示されるように、MIB (マネージメントインフォメーションベース) を構成す るのもであり、端末アドレス記憶手段21には、イーサ 【0014】上記コンセントレータは、図2に示される 20 ネット111にて川いられる16進数で6パイトのMA Cアドレスが記憶される。端末アドレス記憶手段21の 記憶アドレスは1~mであり、例えば、端末ポート数n より多い。ユーザがパラメータ設定用コンソール210 からセキュリティ機能フラグ23をオンとするコマンド を入力することにより、セキュリティ機能フラグ23が オンとなる。

【0017】CPU1は、端末からフレームが送信され ると、これを端末側ポート201-1~201-nを介 して受信し、図5に示されるフローチャートに示すよう 照してセキュリティ機能がオンとなっているか否かを検 出する(S40)。このとき、オフの状態であれば、セ キュリティ機能を働かせる必要が無いので、いずれの端 末に対しても送信許可をして通常の送信処理を可能とす る。つまり、該当の端末側ポートに接続されているスイ ッチSWを閉じて、送信に係るフレームが各端末側ポー ト201-1~201-n及びネットワーク側ボート2 02へ配信されるようにする。一方、セキュリティ機能 がオンであるときには、受信したフレームから送信元M ACアドレスを抽出し(S41)、MIB(図3の端末 アドレス記憶手段21)にMACアドレスが記憶されて いるか否かを検出する(\$41)。ここでは、既に図3 に示されるように登録がされているため、YESへ分岐 し、ポインタを第1番目のエントリに合わせ、MIBの M A C アドレスと抽出した送信元M A C アドレスとを比 較し、一致しているか否か検出する (S44)。この比 較の結果一致しないことが検出されると、ポインタを進 めて第2番目のエントリを指すようにし(S45)、ス テップS 4 2、 4 4 を繰り返す。このような処理を行う 数の端末側ポート201-1~201-nのいずれかを 50 内に、MIBのMACアドレスと抽出した送信元MAC

アドレスとが一致すると、送信を許可すべくスイッチS W1~SWnの該当のスイッチSWを閉じ、通常の送信 処理がなされるようにする。この結果、送信に係るフレ -ムは各端末側ポート201-1~201-n及びネッ トワーク側ボート202へ配信される。

【0018】しかし、ステップS42、44、45の処 理の繰り返しにも拘らず、MIBにMACアドレスが記 憶されていなければ、スイッチSW1~SWnの該当の スイッチSWを開いたままとして、MIBのポート状態 値に異常を示すデータをセットし(S43)、送信禁止 10 の処理を取る。MIBのポート状態値は、保守等の際 に、例えば、パラメータ設定用コンソール210等から 呼び出すことができ、登録されていないMACアドレス を持つ端末が当該ポートに接続されたことによる異常、 つまり、不正使用状態を検出することができる。

【0019】上記の通り、本実施の形態によれば、複数 の端末側ポート201-1~201-nに共通して複数 のMACアドレスが対応付けられているため、このMA Cアドレスを持つ端末のモジュラ・コネクタを端末側ボ ート201-1~201-nのいずれに挿入しても良 く、複数の端末側ポートを複数の端末が共用するシステ ムに好適である。また、端末側ポート数以上の端末を交 替させて接続して使用することができ、効率的である。 なお、上記の例では、1台のコンセントレータの端末側 ポート全てに、複数のMACアドレスが対応付けたが、 1台のコンセントレータの端末側ポートの一部をこの構 成例のような共用型の設定とし、他は1ポートに1つの MACアドレスを対応付けても良い。

【0020】次に、MACアドレスを自動登録する実施 の形態を説明する。この実施の形態では、図4に示され 30 るように、MACアドレスを記憶する端末アドレス記憶 手段21の記憶容量が端末側ポート数と同じnとなって いる。そして、端末側ポートの番号に対応して自動登録 フラグ22が設けられている。ユーザがパラメータ設定 用コンソール210からセキュリティ機能フラグ23を オンとするコマンドを入力することにより、セキュリテ ィ機能フラグ23がオンとなる。

【0021】CPU1は、端末からフレームが送信され ると、これを端末側ポート201-1~201-nを介 して受信し、図6に示されるフローチャートに示すよう に動作する。つまり、セキュリティ機能フラグ23を参 昭してセキュリティ機能がオンとなっているか否かを検 出する(S50)。このとき、オフの状態であれば、セ キュリティ機能を働かせる必要が無いので、いずれの端 末に対しても送信許可をして送信処理を可能とする。こ の送信処理は、図5において説明した通常の送信処理で ある。つまり、該当の端末側ポートに接続されているス イッチSWを閉じて、送信に係るフレームが各端末側ポ ート201-1~201-n及びネットワーク側ポート 202へ配信されるようにする。一方、セキュリティ機 50 から呼び出すことができるようにし、登録されていない

能がオンであるときには、自動登録を行うか否かが設定 される自動登録フラグ24を参照し、自動登録を行うか 否か検出する(S51)。なお、この自動登録フラグ2 4はセキュリティ機能フラグ23と同様に、主メモリ2 に設けられており、ユーザがパラメータ設定用コンソー ル210からオンオフの設定を行うことができるもので ある。

【0022】ここで、自動登録フラグ24がオンとなっ

ていると、当該端末側ポートに対応してMACアドレス

が登録されているか否かを、MACアドレスの記憶領域

を参照して検出する(S52)。MACアドレスの記憶 領域に図4のポート1等のようにMACアドレスが記憶 されていれば、対応の自動登録フラグ22を「1」にリ セットして当該ポートからの自動登録をオフとしておく (S55)。一方、MACアドレスの記憶領域にリセッ ト値(例えば、ポート3に対応するFFFFFF)がセ ットされているときには、フレーム中の送信元 (ソー ス) MACアドレスを抽出し(S53)、MIB(図4 の端末アドレス記憶手段21)の当該ポートに対応付け 20 て上記で抽出したMACアドレスを登録し(S54)、 送信処理を可能とする。ここでも、該当の端末側ポート に接続されているスイッチSWを閉じて、送信に係るフ レームが各端末側ボート201-1~201-n及びネ ットワーク側ポート202へ配信されるようにする。 【0023】上記で、自動登録フラグ22がオフ (「1」) の場合、または、ステップS55において自 動登録フラグ22をオフ(「11)とした場合には、受 信したフレームから送信元MACアドレスを抽出し(S 56)、MIB(図4の端末アドレス記憶手段21)に MACアドレスが記憶されているか否かを検出する(S 57)。この処理(S57)は、図5におけるステップ S 4 2、S 4 4、S 4 5 を含む処理である。つまり、登 録処理では1ポート対応に1つのMACアドレスを登録 するのであるが、送信を許容するか禁止するかの処理で は、複数の端末側ボート201-1~201-nに対応 付けられた全てのMACアドレスを参照するのである。 そして、このような処理を行う内に、MIBのMACア ドレスと抽出した送信元MACアドレスとが一致する と、送信を許可すべくスイッチ SW1~SWnの該当の スイッチSWを閉じ、通常の送信処理が可能に制御を行 う(S58)。この結果、送信に係るフレームは各端末 側ボート201-1~201-n及びネットワーク側ボ ート202へ配信される。しかし、MIBにMACアド レスが記憶されていなければ、スイッチSW1~SWn の該当のスイッチSWを開いたままとし、送信禁止の処 理を取る(S59)。なお、送信禁止の場合に、図5の ステップS43と同様に、MIBのポート状態値に異常 を示すデータをセットし、このポート状態値を、保守等 の際に、例えば、パラメータ設定用コンソール210等 MACアドレスを持つ端末が当該ポートに接続されたこ とによる異常、つまり、不正使用状態を検出可能とす

【0024】斯して、この実施の形態によれば、端末側 ポート201-1~201-nに最初に接続された端末 から送出されるフレームの送信元MACアドレスを登録 して、複数の端末側ポートから送信を許容するMACア ドレス群を自動的に形成でき、登録の傾わしさや観登録 から解放される。なお、上記の例では、端末側ポート2 01-1~201-nに最初に接続された端末から送出 10 されるフレームの送信元MACアドレスを登録したが、 他の例では、1つの端末側ボートから2つ以上のMAC アドレスの登録を許容する。または、全体として所定個 のMACアドレスの登録を許容する。これにより、必要 な数のMACアドレス群の登録を自動的に行うことがで

【0025】次に、ネットワーク内において端末に与え られる論理アドレスについてもセキュリティのために使 用するようにした第2の実施の形態に係るコンセントレ ータを説明する。このコンセントレータは、図7に示さ 20 れるように、制御部200Aの主メモリ2Aに、当該コ ンセントレータに接続されたときに送信を許容すべき複 数の端末に割り当てられた論理アドレスが複数の端末側 ポート201-1~201-nに対応付けられて記憶さ れる論理アドレス記憶手段24が備えられており、CP U1Aには、複数の端末側ポート201-1~201nのいずれかからフレームが送出されると、フレームか ら送信側端末に割り当てられた論理アドレスを抽出し、 上記論理アドレス記憶手段24に上記複数の端末側ポー ト201-1~201-nに対応付けて記憶する論理ア 30 ドレス記憶制御手段15と、上記複数の端末側ボート2 01-1~201-nを介して端末より送出されるフレ 一ムから送信側端末に割り当てられた論理アドレスを抽 出し、上記論理アドレス記憶手段24に記憶されている 論理アドレスと比較する論理アドレス比較手段14とを 有する。CPU1Aに設けられている送信可否制御手段 12 Aは、MACアドレスを用いて当該端末によるフレ 一人の送信を許容又は禁止する処理と共に、上記の論理 アドレス比較手段14の比較結果に基づき当該端末によ るフレームの送信を許容又は禁止する。他の構成は第1 40 の実施の形態に係るコンセントレータの構成に等しい。 【0026】図8には、端末アドレス記憶手段21と論 理アドレス記憶手段24とによるMIBの構成が示され ている。このMIBは図4に示したMIBに対して、ポ 一ト番号対応に、論理アドレスである10進数で4バイ トのIPアドレスが記憶されるように構成されている点 が異なっている。そして、CPU1Aは図6のフローチ ャートの処理中のステップS53、S54において、フ レームからMACアドレスと共に、送信元IPアドレス を抽出し、これをMIBに登録する。また、ステップS 50 ータの要部構成図。

56において、フレームからMACアドレスと共に、送 信元IPアドレスを抽出し、ステップS57において、 MIBに登録されているMACアドレス及びIPアドレ スと比較し、これらが共に一致する場合に送信を許容 し、不一致となると、セキュリティ処理(S59)にお いて送信禁止を行う。

10

【OO27】この実施の形態によれば、IPアドレスを 含めて端末から送出されるフレー人に含まれるアドレス を送信規制に用いるので、より適切に不正使用を防止で

きる。なお、他の機成例としては、MACアドレスを用 いずIPアドレスによりセキュリティ機能を実現する。 なお、ネットワークに応じて、端末固有のアドレス、論 理アドレスの名称やアドレス長が変わるのは当然であ り、本発明は端末固有のアドレス、論理アドレスを持つ 場合に、全て適用可能である。また、送信の許容・禁止 をスイッチSW1~SWnの開閉により行う例を示した が、この構成に限らず、例えば、不正使用の端末からの 送信に係るフレームを廃棄する等のように、実質的に送 信の禁止を行う構成を採用しても良い。

#### [0028]

【発明の効果】以上説明したように請求項1に記載のコ ンセントレータによれば、送信を許容すべき複数の端末 の固有のアドレスが複数の端末側ポートに対応付けられ て記憶されているため、送信を許容すべき端末について は、この複数の端末側ポートのいずれに接続を行っても 送信を行うことができ、特定の端末側ボートの位置を覚 える必要がなくなる上に、不正な使用を防止できる。ま た、端末側ポート数以上の固有のアドレスを登録して端 末側ポート数以上の特定端末間でコンセントレータを共 用しながら、不正使用を防止することも可能である。

【0029】以上説明したように請求項2に記載のコン セントレータによれば、固有のアドレスが自動登録され るので、登録の傾わしさや誤登録を防止でき、しかも不 正な使用を防止できる。

【0030】以上説明したように請求項3に記載のコン セントレータによれば、固有のアドレスのみならず、論 理アドレスによる送信規制を適切に行うことができ、確 度の高いセキュリティ機能を有するコンセントレータを 実現できる。

【0031】以上説明したように請求項4に記載のコン セントレータによれば、各端末側ポートに最初に接続さ れた端末に係るアドレスを自動登録して送信規制を適切 に行うことができる。

【0032】以上説明したように請求項5に記載のコン セントレータによれば、送信規制の処理動作を行うか否 かユーザが選択することができ、ユーザの自由度を広げ る効果がある。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施の形態に係るコンセントレ

【図2】本発明の実施の形態に係るコンセントレータの 構成図。

【図3】本発明の第1の実施の形態に係るコンセントレータのMIBの要部構成図。

【図4】本発明の第1の実施の形態に係るコンセントレータのMIBの要部構成図。

【図5】本発明の第1の実施の形態に係るコンセントレータの送信許容・禁止動作を説明するためのフローチャ

【図7】本発明の第2の実施の形態に係るコンセントレータの要部構成図。

ータの要部構成図。 【図8】本発明の第2の実施の形態に係るコンセントレ ータのMIBの要部構成図。 \*【図9】本発明の実施の形態に係るコンセントレータの 斜視図。

【図10】本発明の実施の形態に係るコンセントレータ を用いて構成したシステムの要部構成図。

【符号の説明】 1、1 A C P U 2、2 A 主

メモリ 11 比較手段 12、12A

送信可否制御手段 13 アドレス記憶制御手段 14 論理ア

ドレス比較手段 15 論理アドレス記憶制御手段 21 端末ア

ドレス記憶手段 22 自動登録フラグ 23 セキュ

リティ機能フラグ 2 4 論理アドレス記憶手段

